

第五章 多项式和复数域

3 多元多项式环

3.1 单项式与分布式表示

3.2 齐次(homogeneous)多项式与齐次分解

引理 3.1 设 h_d 和 h_e 分别是 $R[x_1, \dots, x_n]$ 中齐 d 次和齐 e 次多项式. 则

(i) $\deg(h_d + h_e) \leq \max(d, e)$, 且当 $d \neq e$ 时等式成立.

(ii) $\deg(h_d h_e) \leq d + e$, 且当 R 是整环时等式成立.

证明. (i) 当 $d > e$ 时, h_d 中出现的单项式不可能与 h_e 中的单项式相等. 故 $\deg(h_d + h_e) = d$. 当 $d = e$ 时, $\deg(h_d + h_e) = d$ 或 0 . 结论成立.

(ii) 注意到 $h_d h_e$ 或者等于零或者是齐 $d + e$ 次多项式. 当 R 整环时, $R[x_1, \dots, x_n]$ 也是整环. 于是当 h_d 和 h_e 都非零时, $h_d h_e$ 也不等于零. 故 $\deg(h_d h_e) = d + e$. \square

定理 3.2 设 p 和 q 分别是 $R[x_1, \dots, x_n]$ 中 d 次和 e 次多项式. 则

(i) $\deg(p + q) \leq \max(d, e)$, 且当 $d \neq e$ 时整等式成立.

(ii) $\deg(pq) \leq d + e$, 且当 R 是整环时等式成立.

证明. 当 p 或 q 等于零时, 结论显然成立. 设 p 和 q 都不等于零. 令

$$p = g_d + \cdots + g_1 + g_0 \quad \text{和} \quad q = h_e + \cdots + h_1 + h_0,$$

其中 g_i 是齐 i 次的, h_j 是齐 j 次的, 且 h_d 和 g_e 都非零.

(i) 当 $d > e$ 时, g_d 是出现在 $p + q$ 的齐次加法分解中次数最高的齐次多项式, 于是 $\deg(p + q) = d$. 当 $d = e$ 时, 由引理 3.1 (i) 可知, $\deg(p + q) \leq d$.

(ii) 由引理 3.1 (ii) 可知, $pq = g_d h_e + r$, 其中 r 的齐次分解中出现的齐次多项式的次数小于 $d + e$. 于是, $\deg(pq) \leq d + e$. 当 R 是整环时, $\deg(g_d h_e) = d + e$. 这也是 pq 的次数. \square

4 对称多项式

设 $\sigma \in S_n$, $\phi : R \rightarrow R[x_1, \dots, x_n]$ 是嵌入(满足 $\forall r \in R, \phi(r) = r$). 则 $\phi_\sigma : R[x_1, \dots, x_n] \rightarrow R[x_1, \dots, x_n]$ 满足

$$\phi_\sigma(x_i) = x_{\sigma(i)}, \quad i = 1, \dots, n \quad \text{且} \quad \phi_\sigma|_R = \phi$$

是环同态. 事实上, ϕ_σ 的逆映射是 $\phi_{\sigma^{-1}}$. 于是 ϕ_σ 是同构. 如果 $\sigma = (12)$, 则

$$\phi_\sigma(x_1 + 2x_2^2 - x_3) = x_{\sigma(1)} + 2x_{\sigma(2)}^2 - x_{\sigma(3)} = x_2 + 2x_1^2 - x_3.$$

定义 4.1 设 $p \in R[x_1, \dots, x_n]$. 如果对于任意的 $\sigma \in S_n$, $\phi_\sigma(p) = p$, 则称 p 是关于 x_1, \dots, x_n 的对称多项式.

系数环 R 中的元素都是对称多项式. 对任意 $i \in \mathbb{Z}^+$,

$$x_1^i + \cdots + x_n^i$$

是对称多项式.

5 整环中的最大公因子和最小公倍式

记号. 在本节中, 设 D 是整环. 则 $D^* = D \setminus \{0\}$ 和 U_D 是 D 中所有可逆元的集合. 由上学期第四章命题 3.22, U_D 关于 D 中的乘法是交换群.

5.1 整除和相伴

定义 5.1 设 $a \in D^*$ 和 $b \in D$. 如果存在 $c \in D$ 使得

$$b = ca,$$

则称 a 是 b 的因子 (*divisor*), b 是 a 的倍式 (*multiple*). 此时, 我们称 a 在 D 中整除 b , 记为 $a|b$.

例 5.2 在 \mathbb{Z} 中, $2|4$ 但 $2 \nmid 5$. 在 $\mathbb{Q}[x]$ 中, $(x+1)|(x^2-1)$ 但 $(x+1) \nmid (x^2+1)$. 在 $\mathbb{Z}_2[x]$ 中, $(x+\bar{1})|(x^2+\bar{1})$ (*Freshmen's dream*).

命题 5.3 设 $a, b \in D^*$, $c, f, g \in D$. 则

(i) 如果 $a \mid b$ 和 $b \mid c$, 则 $a \mid c$;

(ii) 如果 $a \mid f$ 和 $a \mid g$, 则对任意 $u, v \in D$, $a \mid (uf + vg)$.

证明. (i) 设 $b = pa$ 和 $c = qb$, 其中 $p, q \in D^*$. 则 $c = (qp)a$. 于是, $a \mid c$. (ii) 与第一章第五讲引理 7.1 的证明类似. \square

定义 5.4 设 $a, b \in D$. 如果存在 $u, v \in U_D$ 使得 $ua = vb$, 则称 a 和 b 在 D 上相伴, 记为 $a \approx b$.

下面验证 \approx 是等价关系. 对任意 $a \in D$, $1a = 1a \implies a \approx a$. 自反性成立. 设 $a \approx b$. 则存在 $u, v \in U$ 使得 $ua = vb$. 故 $vb = ua$. 于是, $b \approx a$. 对称性成立. 设 $a \approx b$ 和 $b \approx c$. 则存在 $s, t, u, v \in U$ 使得 $sa = tb$ 和 $ub = vc$. 于是

$$usa = utb = tvc.$$

因为 U_D 是群, 所以 $us, tv \in U_D$. 故 $a \approx c$. 传递性成立.

例 5.5 在 \mathbb{Z} 中, $U_{\mathbb{Z}} = \{1, -1\}$. 故 $a \approx b \iff a = \pm b$. 设 F 是域. 则 $U_{F[x]} = F^*$. 故在 $F[x]$ 中,

$$f \approx g \iff \exists \alpha, \beta \in F^*, \alpha f = \beta g.$$

特别地, 当 $f \neq 0$ 时, $f \approx \text{lc}(f)^{-1}f$. 这里, $\text{lc}(f)^{-1}f$ 是首项系数等于 1 的多项式, 简称首一多项式 (*monic polynomial*) 而 $\text{lc}(f)^{-1}f$ 称为 f 的首一部分.

例 5.6 设 $f, g \in F[x]^*$. 证明: $f \approx g$ 当且仅当 f 和 g 的首一部分相同.

证明. 设 $f \approx g$. 则存在 $u, v \in F^*$ 使得 $uf = vg$. 则

$$\begin{aligned} f = u^{-1}vg &\implies \text{lc}(f) = u^{-1}v\text{lc}(g) \\ &\implies \text{lc}(f)^{-1}f = (u^{-1}v)^{-1}\text{lc}(g)^{-1}(u^{-1}v)g = \text{lc}(g)^{-1}g. \end{aligned}$$

故 f 和 g 的首一部分相同.

反之, 我们有 $\text{lc}(f)^{-1}f = \text{lc}(g)^{-1}g$. 故 $f \approx g$. \square

命题 5.7 设 $a, b \in D^*$. 则 $a \approx b$ 当且仅当 $a \mid b$ 和 $b \mid a$ 同时成立.

证明. 设 $a \approx b$. 则存在 $u, v \in U_D$ 使得 $ua = vb$. 则 $a = u^{-1}vb$. 故 $b \mid a$. 同理, $a \mid b$.

反之, 设 $b \mid a$ 和 $a \mid b$. 则存在 $c, d \in D^*$ 使得 $a = cb$ 和 $b = da$. 则 $a = cda$. 由整环中的消去律(第四章第三讲推论 3.23)可知, $cd = 1$. 故 $c, d \in U_D$, 即 $a \approx b$. \square

5.2 最大公因子和最小公倍式

定义 5.8 设 $a \in D^*$, $b_1, \dots, b_n \in D$. 如果 a 是每个 b_1, \dots, b_n 的因子, 则称 a 是 b_1, \dots, b_n 的一个公因子. 再设 g 是 b_1, \dots, b_n 的一个公因子. 如果对于 b_1, \dots, b_n 的任意公因子 a , 有 $a \mid g$. 则称 g 是 b_1, \dots, b_n 的一个最大公因子.

设 $c, d_1, \dots, d_n \in D^*$. 如果 c 是每个 d_1, \dots, d_n 的倍式, 则称 c 是 d_1, \dots, d_n 的一个公倍式. 再设 ℓ 是 d_1, \dots, d_n 的一个公倍式. 如果对于 d_1, \dots, d_n 的任意公倍式 c , 我们有 $\ell \mid c$. 则称 ℓ 是 d_1, \dots, d_n 的一个最小公倍式.

命题 5.9 设 $b_1, \dots, b_n \in D^*$.

(i) 设 g 是 b_1, \dots, b_n 的最大公因子. 则 $h \in D^*$ 也是 b_1, \dots, b_n 的最大公因子当且仅当 $h \approx g$.

(ii) 设 ℓ 是 b_1, \dots, b_n 的最小公倍式, 则 $h \in D^*$ 也是 b_1, \dots, b_n 的最小公倍式当且仅当 $h \approx \ell$.

证明. (i) 设 h 也是 b_1, \dots, b_n 的最大公因子. 则 $g \mid h$ 且 $h \mid g$. 则命题 5.7 蕴含 $g \approx h$.

反之, 设 $h \approx g$. 则命题 5.7 蕴含 $h \mid g$ 和 $g \mid h$. 因为 $g \mid b_i$, 所以 $h \mid b_i$ (命题 5.3 (i)). 故 h 是 b_1, \dots, b_n 的公因子. 再设 d 是 b_1, \dots, b_n 的公因子. 则 $d \mid g$. 于是, $d \mid h$. 故 h 是 b_1, \dots, b_n 的最大公因子.

(ii) 设 h 也是 b_1, \dots, b_n 的最小公倍式. 则 $\ell \mid h$ 且 $h \mid \ell$. 则命题 5.7 蕴含 $h \approx \ell$. 反之, 设 $h \approx \ell$. 则命题 5.7 蕴含 $h \mid \ell$ 和 $\ell \mid h$. 因为 $b_i \mid \ell$, 所以 $b_i \mid h$ (命题 5.3 (i)). 故 h 是 b_1, \dots, b_n 的公倍式. 再设 q 是 b_1, \dots, b_n 的公倍式. 则 $\ell \mid q$. 于是, $h \mid q$. 故 h 是 b_1, \dots, b_n 的最小公倍式. \square

如果 $b_1, \dots, b_n \in D^*$ 的最大公因子存在, 则它们的最大公因子记为 $\gcd(b_1, \dots, b_n)$. 该记号在相伴的意义下是唯一的. 类似地, 如果 $b_1, \dots, b_n \in D^*$ 的最小公倍式存在, 则它们的最小公倍式记为 $\text{lcm}(b_1, \dots, b_n)$. 该记号在相伴的意义下也是唯一的.

由第一章第四讲可知 \mathbb{Z} 中的有限个非零元的最大公因子和最小公倍式都存在. 它们的最大公因子和最小公倍式通常是指正的整数.

下面的推论说明多个元素的最大公因子和最小公倍式的计算可以化成两个元素的情形.

推论 5.10 设 D 中任意有限多个非零元都有最大公因子(最小公倍式). 设 $b_1, \dots, b_n \in D^*$, 其中 $n > 2$. 则

$$\gcd(b_1, \dots, b_n) = \gcd(b_1, \gcd(b_2, \dots, b_n))$$

$$(\text{lcm}(b_1, \dots, b_n) = \text{lcm}(b_1, \text{lcm}(b_2, \dots, b_n))).$$

证明. 设 $g = \gcd(b_1, \dots, b_n)$ 和 $h = \gcd(b_1, \gcd(b_2, \dots, b_n))$. 则 g 是 b_2, \dots, b_n 的公因子. 故 $g \mid \gcd(b_2, \dots, b_n)$. 于是, g 是 b_1 和 $\gcd(b_2, \dots, b_n)$ 的公因子. 由此得出 $g \mid h$. 类似地, $h \mid b_i, i = 1, 2, \dots, n$. 故 $h \mid g$. 根据命题 5.7, $g \approx h$. 于是, $h = \gcd(b_1, \dots, b_n)$ (命题 5.9).

关于最小公倍式的结论类似可证. \square

5.3 一元多项式的最大公因子和最小公倍式

本节中 F 代表域.

命题 5.11 设 $f_1, \dots, f_n \in F[x]$ 不全为零. 则 f_1, \dots, f_n 的最大公因子存在. 设 g 是 f_1, \dots, f_n 最大公因子. 则存在 $a_1, \dots, a_n \in F[x]$ 使得

$$a_1 f_1 + \cdots + a_n f_n = g. \quad (1)$$

证明. 设 $I = \{u_1 f_1 + \cdots + u_n f_n \mid u_1, \dots, u_n \in F[x]\}$. 令 g 是 I 中次数最小的非零多项式. 则存在 $a_1, \dots, a_n \in F[x]$ 使得 (1) 成立. 我们只要证明 g 是 f_1, \dots, f_n 的最大公因子.

对任意 $i \in \{1, 2, \dots, n\}$, 设 $r_i = \text{rem}(f_i, g, x)$. 则

$$f_i = q_i g + r_i,$$

其中 $q_i \in F[x]$. 由 (1) 可知,

$$r_i = f_i - q_i a_1 f_1 - \cdots - q_i a_n f_n \in I.$$

于是, $r_i \in I$. 因为 $\deg(r_i) < \deg(g)$, 所以 $r_i = 0$. 故 $g \mid f_i$, $i = 1, 2, \dots, n$. 我们证明了 g 是 f_1, \dots, f_n 的公因子.

再设 a 是 f_1, \dots, f_n 的公因子. 由命题 5.3 和 (1) 可知, $a \mid g$. 于是, g 是 f_1, \dots, f_n 的最大公因子. \square

定义 5.12 设 $f, g \in F[x]$ 不全为零. 如果 $\gcd(f, g) = 1$, 则称 f 和 g 互素.

推论 5.13 设 $f, g \in F[x]$ 不全为零. 则 f, g 互素当且仅当存在 $u, v \in F[x]$ 使得

$$uf + vg = 1.$$

证明. 由命题 5.11 可知, f, g 互素蕴含存在 $u, v \in F[x]$ 使得

$$uf + vg = 1.$$

反之, 命题 5.3 (ii) 蕴含 $\gcd(f, g) | 1$. \square

利用 $F[x]$ 中的除法, 我们可以设计 Euclid 算法来计算两个多项式的最大公因子.

扩展的辗转相除法(Extended Euclidean Algorithm)

输入: $a, b \in F[x]^*$

输出: $g \in F[x]^*$, $u, v \in F[x]$ 使得 $g = \gcd(a, b)$ 和 $ua + vb = g$.

1. [初始化] 令 $r_0 := a$; $r_1 := b$; $i = 1$; $u_0 := 1$; $v_0 := 0$;
 $u_1 = 0$; $v_1 := 1$;

2. [循环] while $r_i \neq 0$ do

(a) $i := i + 1$;

(b) $q_i := \text{quo}(r_{i-2}, r_{i-1}, x)$; $r_i := \text{rem}(r_{i-2}, r_{i-1}, x)$;

(c) $u_i := u_{i-2} - q_i u_{i-1}$; $v_i := v_{i-2} - q_i v_{i-1}$;

end do;

3. [准备返回] $g := r_{i-1}; u := u_{i-1}; v := v_{i-1};$

4. [返回] return $g, u, v;$

证明. 首先验证该算法在有限步内必然终止. 注意到算法中的循环产生一个关于余式序列满足:

$$\deg(r_1) > \deg(r_2) > \dots .$$

因为非零多项式的次数都非负, 所以该序列有限步必然终止. 此时最后一个余式一定是零. 由此可知, 算法终止.

设算法终止于 $r_{k+1} = 0$. 则算法输出为 $g = r_k$ 且 $\text{rem}(r_{k-1}, r_k, x) = 0$. 事实上, 算法产生的商序列

$$q_2, \dots, q_k, q_{k+1}.$$

两序列之间的关系如下

$$r_{i-2} = q_i r_{i-1} + r_i, \quad i = 2, 3, \dots, k+1. \quad (2)$$

下面我们来验证 $g = \gcd(a, b)$. 根据 (2), 我们有

$$\left\{ \begin{array}{l} r_0 = q_2 r_1 + r_2 \\ r_1 = q_3 r_2 + r_3 \\ \vdots \\ r_{k-4} = q_{k-2} r_{k-3} + r_{k-2} \\ r_{k-3} = q_{k-1} r_{k-2} + r_{k-1} \\ r_{k-2} = q_k r_{k-1} + r_k \\ r_{k-1} = q_{k+1} r_k \end{array} \right. \quad (3)$$

断言 1. 对 $j = 1, 2, \dots, k$, $g \mid r_{k-j}$.

断言 1 的证明. 对 j 归纳. 当 $j = 1$ 时, 由 (3) 中最后一个方程可知, $g \mid r_{k-1}$. 设 $j > 1$ 且结论对 $1, 2, \dots, j-1$ 都成立. 注意到 (3) 中的方程

$$r_{k-j} = q_{k-(j-2)}r_{k-(j-1)} + r_{k-(j-2)}.$$

根据归纳假设, 我们有 $g \mid r_{k-(j-2)}$ 和 $g \mid r_{k-(j-1)}$. 再根据上述方程和第五章第一讲命题 2.3(ii) 可知, $g \mid r_{k-j}$. 断言 1 成立.

该断言蕴含 $g \mid r_0$ 和 $g \mid r_1$. 于是, g 是 r_0, r_1 的公因子.

再设 $d \in F[x]^*$ 是 r_0 和 r_1 的公因子.

断言 2. 对 $j = 2, 3, \dots, k$, $d \mid r_i, i = 2, 3, \dots, k$.

断言 2 的证明. 对 i 归纳. 当 $i = 2$ 时, 由 (3) 中第一个方程和第五章第一讲命题 2.3(ii) 可知, $d \mid r_2$. 设 $i > 2$ 且结论对 $2, 3, \dots, i-1$ 都成立. 注意到 (3) 中的方程

$$r_{i-2} = q_i r_{i-1} + r_i.$$

由第五章第一讲命题 2.3(ii) 可知, $d \mid r_i$. 断言 2 成立.

该断言蕴含 $d \mid r_k$. 于是, $d \mid g$. 我们得出 $g = \gcd(a, b)$.

最后验证 $ua + vb = g$.

断言 3. 对 $i = 0, 1, \dots, k$, $u_i a + v_i b = r_i$.

断言 3 的证明. 对 i 归纳. $i = 0, 1$ 时, u_0, v_0, r_0 和 u_1, v_1, r_1 初始值的设定可知, $u_0 a + v_0 b = r_0$ 和 $u_1 a + v_1 b = r_1$. 设

$i > 2$ 且结论对 $2, 3, \dots, i-1$ 都成立. 由归纳假设可知:

$$u_{i-2}a + v_{i-2}b = r_{i-2} \quad \text{和} \quad u_{i-1}a + v_{i-1}b = r_{i-1}.$$

于是, $q_i u_{i-1}a + q_i v_{i-1}b = q_i r_{i-1}$. 由此得出,

$$(u_{i-2} - q_i u_{i-1})a + (v_{i-2} - q_i v_{i-1})b = r_{i-2} - q_i r_{i-1}.$$

根据扩展 Euclid 算法循环中第 (c) 步和 $r_i = \text{rem}(r_{i-2}, r_{i-1}, x)$ 可知:

$$u_i a + v_i b = r_i.$$

断言 3 成立.

在断言 3 中取 $i=k$ 得 $u_k a + v_k b = r_k$, 即 $ua + vb = g$. \square

注解 5.14 如果我们只需要计算两个多项式的最大公因子, 则只需执行算法中红色部分.

例 5.15 设 $f = x^4 + \bar{1}$ 和 $g = x^3 + \bar{1}$ 是 $\mathbb{Z}_2[x]$ 中的多项式. 计算 $\text{gcd}(f, g)$.

解. 设 $r_0 = f$ 和 $r_1 = g$. 则 $r_2 = \text{rem}(r_0, r_1, x) = x + \bar{1}$, $r_3 = \text{rem}(r_1, r_2, x) = \bar{0}$. 故 $\text{gcd}(f, g) = x + \bar{1}$.

例 5.16 设 $f, g \in F[x]^*$. 证明:

$$\text{lcm}(f, g) = \frac{fg}{\text{gcd}(f, g)}.$$

证明. 设 $h = \gcd(f, g)$. 则存在 $a, b \in F[x]$ 使得 $f = ah$ 和 $g = bh$. 则 a, b 互素. 由命题 5.11, 存在 $u, v \in F[x]$ 使得

$$ua + vb = 1. \quad (4)$$

注意到

$$\ell := \frac{fg}{\gcd(f, g)} = abh = ag = bf.$$

故 ℓ 是 f 和 g 的公倍式.

再设 q 是 f 和 g 的公倍式. 设 $q = cf = dg$, 其中 $c, d \in F[x]$. 根据 (4), 我们有

$$uaq + vbq = q \implies uadg + vbcf = q \implies udl + vcl = q.$$

故 $\ell \mid q$. 由此可知, $\ell = \text{lcm}(f, g)$.

5.4 核核分解

在本节中: 设 F 是域, 从坐标空间 F^n 到 F^n 的线性映射, 简称线性算子; \mathcal{O} 代表 F^n 上的零算子, \mathcal{E} 是 F^n 上的恒同算子. 则五元组 $(\text{Hom}(F^n, F^n), +, \mathcal{O}, \circ, \mathcal{E})$ 是环.

在上学期第二章第四讲中我们定义了映射

$$\begin{aligned} \Psi : M_n(F) &\longrightarrow \text{Hom}(F^n, F^n) \\ A &\longmapsto \phi_A =: \mathcal{A}, \end{aligned}$$

其中 \mathcal{A} 是以 A 为矩阵的线性算子, 并证明了 Ψ 是双射. 由矩阵运算的定义可知 Ψ 是环同构.

令

$$F[\mathcal{A}] = \left\{ \sum_{i=0}^k f_i \mathcal{A}^i \mid k \in \mathbb{N}, f_i \in F \right\}.$$

则 $\Psi(F[A]) = F[\mathcal{A}]$. 根据上学期第四章第二讲例 3.13 可知, 当 $A \neq O$ 时, $F[A]$ 是 $M_n(F)$ 的交换子环. 因为 Ψ 是环同构, 所以 $F[\mathcal{A}]$ 是 $\text{Hom}(F^n, F^n)$ 的交换子环. 再根据赋值定理(上学期第五章第一讲定理 1.10), 对任意非零线性算子 \mathcal{A} , 我们由环同态

$$\begin{aligned} \rho_{\mathcal{A}}: \quad F[x] &\longrightarrow F[\mathcal{A}] \\ f(x) = \sum_{i=0}^k f_i x^i &\mapsto f(\mathcal{A}) = \sum_{i=0}^k f_i \mathcal{A}^i. \end{aligned}$$

定理 5.17 设 $\mathcal{A} \in \text{Hom}(F^n, F^n)$ 非零, $f \in F[t]$ 且 $f(\mathcal{A}) = O$. 再设 $f = pq$, 其中 $p, q \in F[t]$ 且 $\gcd(p, q) = 1$. 则

$$\ker(p(\mathcal{A})) \oplus \ker(q(\mathcal{A})) = F^n.$$

进而,

$$\dim(\ker(p(\mathcal{A}))) + \dim(\ker(q(\mathcal{A}))) = n.$$

证明. 因为 $\gcd(p, q) = 1$, 所以存在 $u, v \in F[t]$ 使得

$$up + vq = 1.$$

于是,

$$u(\mathcal{A})p(\mathcal{A}) + v(\mathcal{A})q(\mathcal{A}) = \mathcal{E}. \quad (5)$$

设 $\mathbf{v} \in \ker(p(\mathcal{A})) \cap \ker(q(\mathcal{A}))$. 根据 (5), 我们有

$$(u(\mathcal{A})p(\mathcal{A}) + v(\mathcal{A})q(\mathcal{A}))(\mathbf{v}) = \mathcal{E}(\mathbf{v}).$$

故

$$u(\mathcal{A})p(\mathcal{A})(\mathbf{v}) + v(\mathcal{A})q(\mathcal{A})(\mathbf{v}) = \mathbf{v} \implies \mathbf{0} = \mathbf{v}.$$

于是, $\ker(p(\mathcal{A})) \cap \ker(q(\mathcal{A})) = \{\mathbf{0}\}$.

设 $\mathbf{x} \in F^n$. 令 $\mathbf{y} = u(\mathcal{A})p(\mathcal{A})(\mathbf{x})$ 和 $\mathbf{z} = v(\mathcal{A})q(\mathcal{A})(\mathbf{x})$.

则 (5) 蕴含 $\mathbf{y} + \mathbf{z} = \mathbf{x}$. 注意到:

$$\begin{aligned} q(\mathcal{A})(\mathbf{y}) &= q(\mathcal{A})u(\mathcal{A})p(\mathcal{A})(\mathbf{x}) \quad (\mathbf{y} \text{ 的定义}) \\ &= u(\mathcal{A})q(\mathcal{A})p(\mathcal{A})(\mathbf{x}) \quad (F[\mathcal{A}] \text{ 是交换环}) \\ &= u(\mathcal{A})f(\mathcal{A})(\mathbf{x}) \quad (f = pq) \\ &= u(\mathcal{A})\mathcal{O}(\mathbf{x}) \quad (f(\mathcal{A}) = \mathcal{O}) \\ &= \mathbf{0}. \end{aligned}$$

故 $\mathbf{y} \in \ker(q(\mathcal{A}))$. 同理 $\mathbf{z} \in \ker(p(\mathcal{A}))$. 于是,

$$\ker(q(\mathcal{A})) + \ker(p(\mathcal{A})) = F^n.$$

综上所述, $\ker(p(\mathcal{A})) \oplus \ker(q(\mathcal{A})) = F^n$. 再利用直和的维数公式(上学期第二章第二讲命题 2.18)可知, 定理成立. \square

推论 5.18 设 $A \in M_n(F)$, $f \in F[t]$ 且 $f(A) = O$. 再设 $f = pq$, 其中 $p, q \in F[t]$ 且 $\gcd(p, q) = 1$. 则

$$\text{sol}(p(A)\mathbf{x} = \mathbf{0}) \oplus \text{sol}(q(A)\mathbf{x} = \mathbf{0}) = F^n,$$

其中 $\mathbf{x} = (x_1, \dots, x_n)^t$ 是未知向量. 特别地,

$$\text{rank}(p(A)) + \text{rank}(q(A)) = n.$$

证明. 设线性算子

$$\begin{aligned} \mathcal{A}: F^n &\longrightarrow F^n \\ \mathbf{v} &\longmapsto A\mathbf{v}. \end{aligned}$$

则 $\ker(p(\mathcal{A})) = \text{sol}(p(A)\mathbf{x} = \mathbf{0})$ 和 $\ker(q(\mathcal{A})) = \text{sol}(q(A)\mathbf{x} = \mathbf{0})$. 由上述定理

$$\text{sol}(p(A)\mathbf{x} = \mathbf{0}) \oplus \text{sol}(q(A)\mathbf{x} = \mathbf{0}) = F^n.$$

根据第二章第二讲例 2.17,

$$\dim(\text{sol}(p(A)\mathbf{x} = \mathbf{0})) + \dim(\text{sol}(q(A)\mathbf{x} = \mathbf{0})) = n.$$

再根据对偶定理(第二章第三讲定理 4.6),

$$\text{rank}(p(A)) + \text{rank}(q(A)) = n. \quad \square$$

例 5.19 设 $\text{char}(F) \neq 2$, $A \in M_n(F)$ 满足 $A^2 = E$. 证明:

$$\text{rank}(A + E) + \text{rank}(A - E) = n.$$

证明. 设 $f(x) = x^2 - 1 = \underbrace{(x - 1)}_p \underbrace{(x + 1)}_q$. 因为 $\text{char}(F) \neq 2$.

所以 $\gcd(x - 1, x + 1) = 1$. 又因为 $f(A) = A^2 - E = O$. 由上述推论可知,

$$\text{rank}(p(A)) + \text{rank}(q(A)) = n.$$

即

$$\text{rank}(A + E) + \text{rank}(A - E) = n.$$

当 $\text{char}(F) = 2$ 时, 上例中的结论一般不成立. 例如: 设 $E_2 \in M_2(\mathbb{Z}_2)$. 则 $E_2^2 = E_2$. 但 $E_2 + E_2 = E_2 - E_2 = O_2$.

6 唯一因子分解整环

在本节中 D 是整环, $D^* = D \setminus \{0\}$, U_D 是 D 中可逆元构成的集合, F 代表域.

6.1 不可约元和素元

定义 6.1 设 $a \in D^*$ 不可逆. 如果不存在非可逆元 $b, c \in D^*$ 使得 $a = bc$, 则称 a 是不可约元 (*irreducible element*).

注解 6.2 设 $a, b \in D$ 且 $a \approx b$. 则 a 不可约当且仅当 b 不可约. 设 $a, b \in D$ 是不可约元. 如果 $a|b$, 则 $a \approx b$.

例 6.3 整数环 \mathbb{Z} 中的不可约元是所有的素数和它们的相反数. 而 $F[x]$ 中的不可约元就是其中的不可约多项式.

定义 6.4 设 $p \in D^*$ 不可逆. 如果对于任意 $a, b \in D^*$,

$$p|ab \implies p|a \text{ 或 } p|b.$$

则称 p 是素元 (*prime element*).

注解 6.5 设 $a, b \in D$ 且 $a \approx b$. 则 a 是素元当且仅当 b 是素元.

注解 6.6 设 $p \in D$ 是素元, $a_1, \dots, a_n \in D$. 如果 $p|a_1 \cdots a_n$, 则存在 $i \in \{1, \dots, n\}$ 使得 $p|a_i$.

引理 6.7 整环中的素元都是不可约元.

证明. 设 $p \in D^*$ 是素元, 且存在 $a, b \in D^*$ 使得 $p = ab$. 则 $p|a$ 或 $p|b$. 不妨设 $p|a$. 则存在 $q \in D^*$ 使得 $a = qp$. 故 $p = pqb$. 由整环中的消去律可知, $1 = qb$. 故 b 可逆. 由此推出 p 不可约. \square .

引理 6.8 在 \mathbb{Z} 和 $F[x]$ 中, 不可约元都是素元.

证明. 注意到 \mathbb{Z} 中的不可约元就是正的或者负的素数. 根据第一章第五讲引理 7.14, 它们都是素元.

关于多项式的证明类似, 为了复习 Bezout 关系, 我们重述如下. 设 $f \in F[x] \setminus F$ 是不可约元. 设 $g, h \in F[x] \setminus F$ 满足 $f|gh$. 再设 $f \nmid g$. 我们来证明 $f|h$. 设 $r = \gcd(f, g)$. 则存在 $s \in F[x]$ 使得 $f = sr$. 如果 $s \in F$, 则 $f \approx r$. 故 $f|g$. 矛盾. 故 $\deg(s) > 0$. 于是, $\deg(r) < \deg(f)$. 因为 f 不可约, 所以 $\deg(r) = 0$. 我们可以进一步假设 $r = 1$. 根据上一讲推论 4.13, 存在 $u, v \in F[x]$ 使得

$$uf + vg = 1 \implies ufh + vgh = h \implies f|h. \quad \square$$

6.2 唯一因子分解整环

定义 6.9 设 $a \in D^*$ 是不可逆元. 如果存在不可约元 p_1, \dots, p_n 使得

$$a = p_1 \cdots p_n.$$

则称 a 有不可约分解. 而上式称为 a 的一个不可约分解.

由第一章第五讲例 7.11 可知, 每个绝对值大于 1 的整数都有不可约分解.

例 6.10 设 $f \in F[x] \setminus F$. 证明: f 有不可约分解.

证明. 设 $n = \deg(f)$. 我们对 n 归纳. 当 $n = 1$ 时, f 是不可约多项式. 结论成立. 设 $n > 1$ 且结论对任何次数大于零且小于 n 的多项式都成立. 考虑次数等于 n 的情形. 如果 f 是不可约的, 则结论成立. 否则, 存在次数为正且小于 n 的多项式 $g, h \in F[x]$ 使得 $f = gh$ (见第五章第一讲命题 1.6). 由归纳假设可知, g 和 h 都是若干个不可约多项式之积. 故 f 也是.

定义 6.11 我们称 D 是唯一因子整环 (*unique factorization domain, UFD*), 如果 D 中每个非零非单位的元素 a 都满足下列两个条件.

(i) a 可以写成 D 中有限多个不可约元素之积;

(ii) 设

$$a = p_1 \cdots p_m = q_1 \cdots q_n,$$

其中 $p_1, \dots, p_m, q_1, \dots, q_n$ 是 D 中的不可约元, 则 $m = n$ 且适当调整下标后, 我们有

$$p_1 \approx q_1, \dots, p_m \approx q_m.$$

命题 6.12 设 D 满足上述定义中的条件 (i). 则 D 是唯一因子分解整环当且仅当 D 中的不可约元都是素元.

证明. 先设上述定义中的条件 (ii) 也成立. 我们证明 D 中的不可约元都是素元.

设 $q \in D$ 是不可约元且 $q|st$, 其中 $s, t \in D^*$. 则存在 $r \in D^*$ 使得 $rq = st$. 因为 D 是唯一因子分解整环, 所以

$$r = r_1 \cdots r_k, \quad s = s_1 \cdots s_m, \quad t = t_1 \cdots t_n,$$

其中 $r_1, \dots, r_k, s_1, \dots, s_m, t_1, \dots, t_n \in D$ 是不可约元. 则

$$r_1 \cdots r_k q = s_1 \cdots s_m t_1 \cdots t_n.$$

由上述定义条件 (ii) 可知, q 与 $s_1, \dots, s_m, t_1, \dots, t_n$ 中某个元素相伴. 故 $q|s$ 或 $q|t$. 即 q 是素元.

再设 D 中的不可约元都是素元. 我们证明上述定义中的条件 (ii) 成立. 设 $x \in D^*$ 不可逆. 由上述定义中条件 (i) 可知, 存在不可约元 p_1, \dots, p_m 使得

$$x = p_1 \cdots p_m.$$

再设 x 的另一个不可约分解是

$$x = q_1 \cdots q_n,$$

其中 q_1, \dots, q_n 是 D 中的不可约元. 不妨设 $m \leq n$. 则

$$p_1 | q_1 q_2 \cdots q_n = q_1 (q_2 \cdots q_n).$$

因为 p_1 是素元, 所以 $p_1 | q_1$ 和 $p_1 | q_2 \cdots q_n$. 故 p_1 整除某个 q_i . 适当调整下标, 我们不妨假设 $p_1 | q_1$. 于是, 存在 $a \in D$ 使得 $q_1 = up_1$. 因为 q_1 是不可约元且 p_1 不可逆, 所以 u 可逆. 由此可知, $p_1 \approx q_1$ 且

$$p_2 \cdots p_m = uq_2 q_3 \cdots q_n.$$

重复同样的推理和适当调整下标, 我们可得

$$p_2 \approx q_2, \dots, p_m \approx q_m.$$

从而我们有

$$1 = uq_{n-m-1} \cdots q_n.$$

故当 $m < n$ 时, $q_{n-m-1} \cdots q_n$ 是都是可逆元. 矛盾. 由此可知, $m = n$. \square

推论 6.13 整数环 \mathbb{Z} 和域 F 上的多项式环 $F[x]$ 都是唯一因子分解整环.

证明. 由上学期第一章讲义例 7.13 和本节引理 6.8 可知, \mathbb{Z} 是唯一因子分解整环.

下面我们说明 $F[x]$ 是唯一因子分解整环, 根据引理 6.8 和上述命题, 我们只要说明每个正次数的多项式都有不可约分解即可. 设 $f \in F[x]$ 且 $d = \deg(f) > 0$. 如果 $d = 1$, 则 f 不可约. 故 f 的不可约分解就是 f 本身. 设 $d > 1$ 且结论对次数小于 d 的正次数都成立. 我们考虑次数等于 d 的情形. 如果 f 不可约, 则结论成立. 否则, 存在 $g, h \in F[x] \setminus F$ 使得 $f = gh$. 因为

$$\deg(g) + \deg(h) = d, \deg(g) > 0, \deg(h) > 0,$$

所以 $\deg(g) < d$ 和 $\deg(h) < d$. 由归纳假设可知, g 和 h 是有限个不可约多项式之积. 故 f 也是. \square